Fundamentos de Algoritmos e Estrutura de Dados - Aula 07 - Complexidade e Programação Dinâmica

Prof. André Gustavo Hochuli

<u>gustavo.hochuli@pucpr.br</u> <u>aghochuli@ppgia.pucpr.br</u>

Plano de Aula

- Complexidade Computacional
- Notação BigO
- Programação Dinâmica

Complexidade Computacional

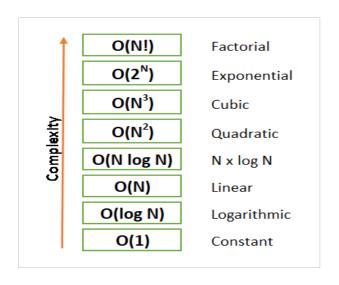
 Complexidade Computacional mede o esforço de um algoritmo em computar um dado

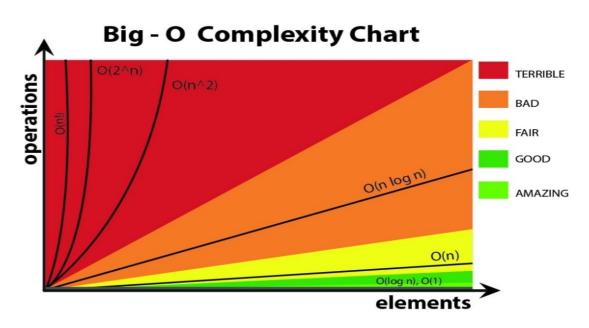
- Problema
 - Quantos passos são necessários para encontrarmos um valor qualquer no vetor de tamanho N?



Notação BigO

- Análise Assintótica (Problemas Grandes)
- BigO → O()
 - Formalização da complexidade de um algoritmo em razão da sua entrada (N).
 - Tempo ou Recurso em função de N
 - Considera-se o pior cenário para N

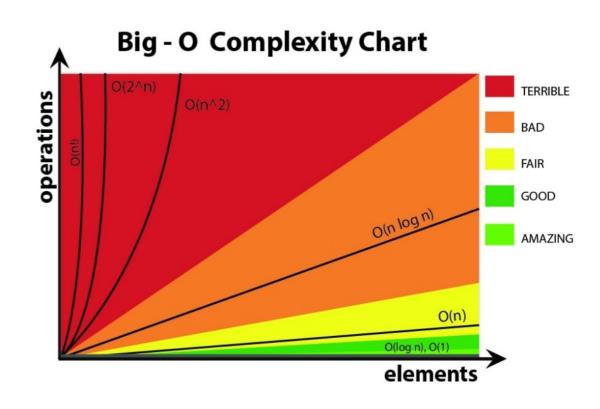




Constante: O(1)

```
void printFirstElementOfArray(int arr[])
{
    printf("First element of array = %d",arr[0]);
}
```

- N = 1 → 1 iter → O(1)
- N = 1000 → 1 iter → O(1)
- N= 1000000 → 1 iter → O(1)

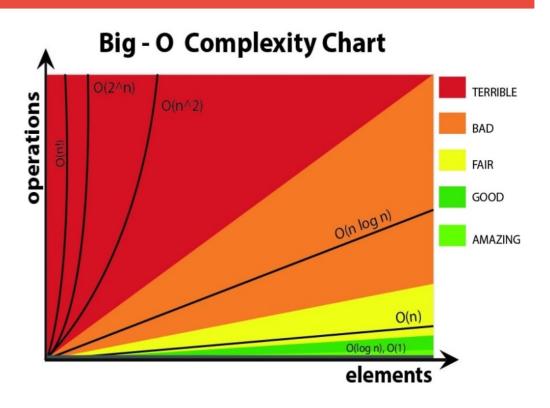


Linear: O(n)

```
void printAllElementOfArray(int arr[], int size)
{
    for (int i = 0; i < size; i++)
    {
        printf("%d\n", arr[i]);
    }
}</pre>
```

```
• N = 1 \rightarrow 1 iter \rightarrow O(N)
```

- N = 1000 → 1000 iter → O(N)
- N= 10000 → 10000 iter → O(N)



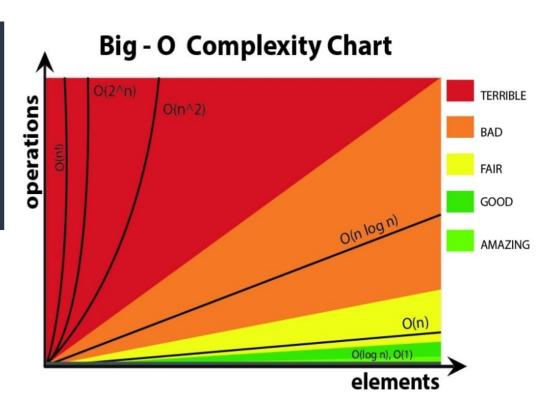
Quadrática: O(n²)

```
void printAllPossibleOrderedPairs(int arr[], int size)
{
    for (int i = 0; i < size; i++)
        {
        for (int j = 0; j < size; j++)
              {
                  printf("%d = %d\n", arr[i], arr[j]);
              }
        }
}</pre>
```

- $N = 2 \rightarrow 4 \rightarrow 0(n^2)$
- $N = 4 \rightarrow 16 \rightarrow 0(n^2)$
- $N = 100 \rightarrow 10000 \rightarrow O(n^2)$



3 laços aninhados



Dicas ao computar BigO

Elimine Constantes

$O(2n) \rightarrow O(n)$

```
void printAllItemsTwice(int arr[], int size)
{
    for (int i = 0; i < size; i++)
    {
        printf("%d\n", arr[i]);
    }

    for (int i = 0; i < size; i++)
    {
        printf("%d\n", arr[i]);
    }
}</pre>
```

$O(1 + n/2 + 100) \rightarrow O(n)$

```
void printFirstItemThenFirstHalfThenSayHil00Times(int arr[], int size)
{
    printf("First element of array = %d\n", arr[0]);

    for (int i = 0; i < size/2; i++)
    {
        printf("%d\n", arr[i]);
    }

    for (int i = 0; i < 100; i++)
    {
        printf("Hi\n");
    }
}</pre>
```

Dicas ao computar BigO

- Ignore os termos/passos de menor relevância
 - $O(n + n^2) \rightarrow O(n^2)$
 - $O(n^3 + 50n^2 + 10000) \rightarrow O(n^3)$
 - $O((n + 30) * (n + 5)) \rightarrow O(n^2)$

```
for (int i = 0; i < size; i++)
{
    printf("%d\n", arr[i]);
}

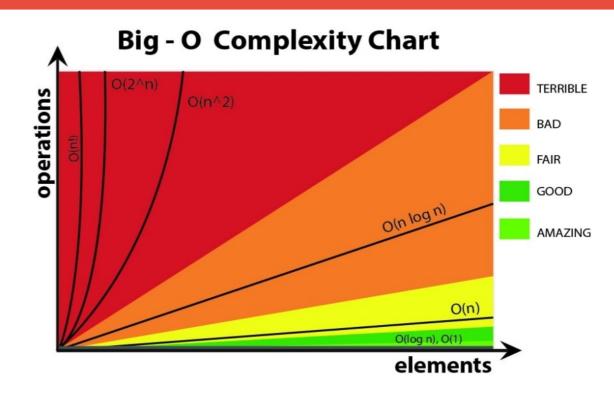
for (int i = 0; i < size; i++)
{
    for (int j = 0; j < size; j++)
    {
       printf("%d\n", arr[i] + arr[j]);
    }
}</pre>
```

Codificando

• **DEEPNOTE LINK**

Logaritmica: O(log n)

```
items = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]
def binary_search(alist, item):
  first = 0
  last = len(alist)-1
  found = False
  while first <= last and not found:
   midpoint = (first + last)//2
   if alist[midpoint] == item:
      found = True
    else:
      if item < alist[midpoint]:</pre>
        last = midpoint-1
      else:
        first = midpoint+1
   return found
print(binary_search(items, 19))
```



- $N = 2 \rightarrow 1 \rightarrow 0(\log n)$
- $N = 4 \rightarrow 2 \rightarrow 0(\log n)$
- N= 100 → 10 → O(log n)

O(n log n)

 $0(n) * 0(\log n) == 0(n \log n)$

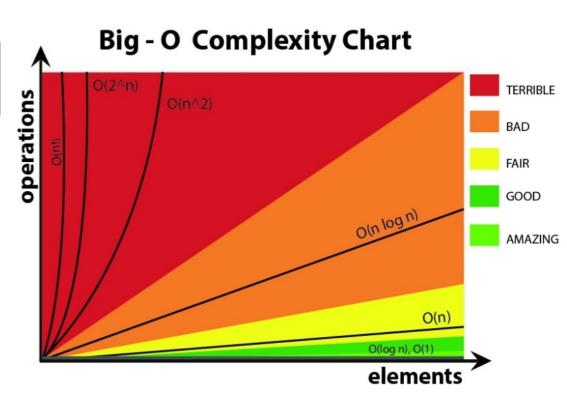
$$N=2 -> 2$$

$$N=4 -> 8$$

$$N=6 -> 18$$

$$N=8 -> 24$$

$$N=10 -> 40$$

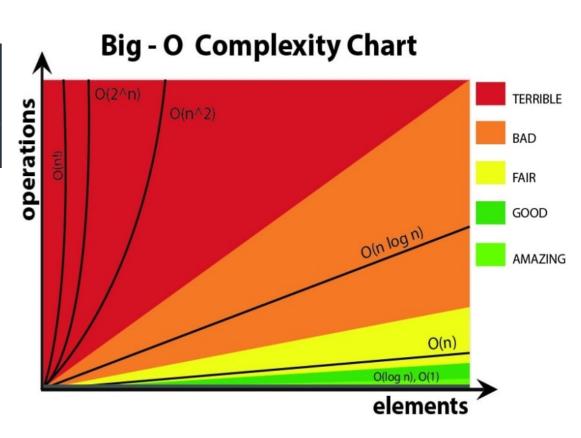


Exponencial: O(2ⁿ)

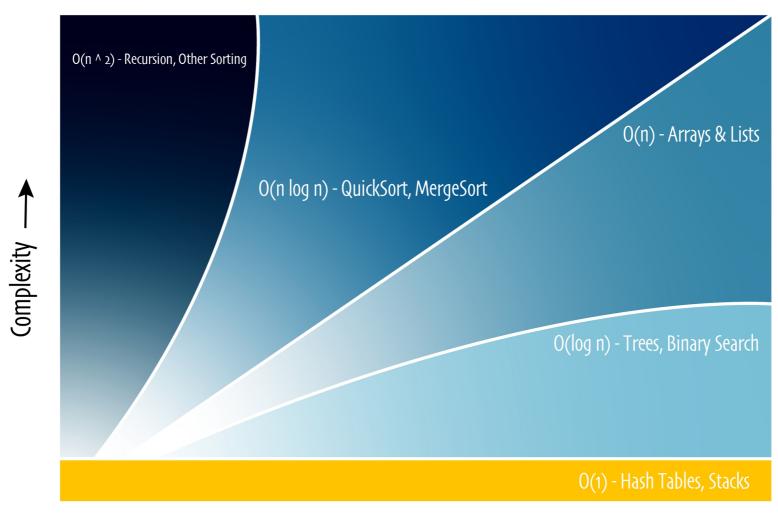
```
int fibonacci(int num)
{
   if (num <= 1) return num;
   return fibonacci(num - 2) + fibonacci(num - 1);
}</pre>
```

• $N = 2 \rightarrow 4 \rightarrow 0(2^n)$

- $N = 4 \rightarrow 256 \rightarrow 0(2^n)$
- N= $10 \rightarrow 1024 \rightarrow O(2^n)$



Big O - Estruturas de Dados



Input Size →

Fund. Algoritmos e Estrutura de Dados - Prof. André Hochuli

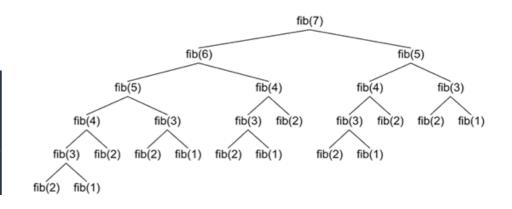
Aula 07

Programação Dinâmica

- Richard Belmamm , 1950
- 'Programação' tem sentido de 'Planejamento'
- Problemas recursivos com sobreposição de subproblemas
- Utiliza uma estrutura computacional (vetor/matriz) para armazenar resultados dos sub-problemas
- Ex: Fibonacci recursivo é ineficiente (Exponencial)

$$F(n) = \left\{ egin{array}{ll} 1 & ext{se } n \leq 1 \ F(n-1) + F(n-2) & ext{caso contrário} \end{array}
ight\}$$

```
int fibonacci(int num)
{
   if (num <= 1) return num;
   return fibonacci(num - 2) + fibonacci(num - 1);
}</pre>
```



• O(2ⁿ)

Programação Dinâmica

- Solução: Armazenar subproblemas já computados
- O(n)

```
def FibonacciDP(n,computed={0:0,1:1}):
   if n not in computed:
      computed[n] = FibonacciDP(n-1,computed) + FibonacciDP(n-2,computed)
   return computed[n]
```

Codificar no deepnote!

Programação Dinâmica - Trabalho

- Trabalho: Maior Subsequência Comum (Longest Common Subsequence)
 - Encontrar o comprimento da maior subsequência entre duas sequências.
 Subsequência é uma sequência que aparece na mesma ordem, porém não necessariamente contígua.
 - Input "ABCDGH" e "AEDFHR" gera "ADH" (tam = 3)
 - Input "AGGTAB" e "GXTXAYB" gera "GTAB" (tam = 4)
 - Solução Recursiva:

```
def lcs(X, Y, m, n):
    if m == 0 or n == 0:
        return 0;
    elif X[m-1] == Y[n-1]:
        return 1 + lcs(X, Y, m-1, n-1);
    else:
        return max(lcs(X, Y, m, n-1), lcs(X, Y, m-1, n));

# Driver program to test the above function
X = "AGGTAB"
Y = "GXTXAYB"
print "Length of LCS is ", lcs(X , Y, len(X), len(Y))
```

Seminário Final - Individual

- Na próxima aula apresente um seminário de 10 a 20 minutos sobre:
 - Como a estrutura de dados está presente na sua área de atuação ?
 - Apresente o que você está levando da disciplina para o dia-a-dia
 - Você passou a enxergar essas estruturas, mesmo que de forma indireta?
 - Na sua área de pesquisa, você enxerga o uso delas? Ainda que de forma indireta?

•